Previous Doc Next Doc Go to Doc# First Hit

Generate Collection

L2: Entry 26 of 26

File: JPAB

Aug 19, 1997

DOCUMENT-IDENTIFIER: JP 09216349 A

TITLE: DATA PROCESSING METHOD IN PAGE PRINTER

Abstract Text (1):

PROBLEM TO BE SOLVED: To obtain a low costed high resolution page printer by reducing a memory capacity of a frame buffer by a method wherein a variable reversible compression process is applied to each size of a data which is rasterized again, and a compression code is stored in a compression memory.

Previous Doc Next Doc Go to Doc#

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平9-216349

(43)公開日 平成9年(1997)8月19日

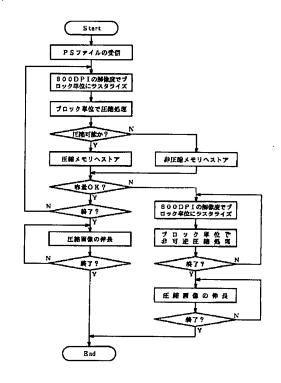
(51) Int.Cl. ⁶		識別記号	庁内整理番号	FΙ			技術表示箇所
B41J	2/00			B41J	3/00	2	Z
	5/30				5/30	2	Z
G06F	3/12			G 0 6 F	3/12]	В
G06T	1/00			H 0 4 N	1/41	2	Z
# H04N	1/41			G06F 1	5/66	•	J
				審查請求	未請求	請求項の数5	FD (全 18 頁)
(21)出顧番号	特願平7-354250		(71)出願人	0000067	47		
					株式会社	±リコー	
(22)出願日		平成7年(1995)12		東京都力	大田区中馬込17	「目3番6号	
				(72)発明者	柳下 酒	础	
					東京都力	大田区中馬込1]	「目3番6号 株式
					会社リニ	2一内	
				(74)代理人	弁理士	大澤 敬	
							•

(54) 【発明の名称】 ページプリンタにおけるデータ処理方法

(57)【要約】

【課題】 ページプリンタにおけるフレームバッファのメモリ容量を大幅に削減し、低価格で高解像度のページプリンタを提供する。

【解決手段】 印刷すべき文書データを通常印刷で用いられる600DPIの解像度でラスタライズし、それをブロック単位で可変長可逆圧縮処理を施して、その圧縮コードを圧縮メモリに格納する。しかし、1ページ分の処理が終了しないうちに圧縮コードがメモリ容量を越えた場合には、600DPIの解像度で再度ラスタライズし直し、それをブロック単位で可変長非可逆圧縮処理を施して、その圧縮コードを圧縮メモリに格納する。その後これらの圧縮コードを順次伸長処理してビデオ出力をプリンタエンジンへ送出して印刷させる。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 ページプリンタにおいて、印刷すべき文書データを通常印刷で用いられる解像度にラスタライズし、そのラスタライズしたデータに対してある大きさ毎に可変長可逆圧縮処理を施し、その結果としての圧縮コードを圧縮メモリに蓄えると共に、

前記圧縮コードが所定の大きさを越えた場合には、印刷すべき文書データを前記解像度でラスタライズし直し、そのラスタライズし直したデータに対してある大きさ毎に可変長非可逆圧縮処理を施し、その結果としての圧縮 10コードを前記圧縮メモリに蓄えることを特徴とするデータ処理方法。

【請求項2】 ページプリンタにおいて、印刷すべき文書データを第1の解像度でラスタライズし、そのラスタライズしたデータに対してある大きさ毎に可変長可逆圧縮処理を施し、その結果としての圧縮コードを圧縮メモリに蓄えると共に、

前記ラスタライズを開始してから前記圧縮コードが所定 の大きさを越えるまでの処理時間を計測し、

前記圧縮コードが前記所定の大きさを越えたとき、計測 20 した処理時間が所定値より小さかった場合は、前記第1 の解像度より小さい第2の解像度でラスタライズし直し、前記計測した処理時間が所定値より大きかった場合は、前記第1の解像度でラスタライズされたデータを前記第2の解像度に変換し、その後該第2の解像度でラスタライズを継続することを特徴とするデータ処理方法。

【請求項3】 ページプリンタにおいて、印刷すべき文書データを、そのページ言語中に含まれる印字範囲を示すデータが所定の値より小さい場合は第1の解像度でラスタライズし、そのラスタライズしたデータに対してあ 30 る大きさ毎に可変長可逆圧縮処理を施し、

前記印字範囲を示すデータが所定の値より大きい場合は、前記第1の解像度より小さい第2の解像度でラスタライズすることを特徴とするデータ処理方法。

【請求項4】 画像品質を優先するモードと処理速度を 優先するモードとが選択可能なページプリンタにおい て、

前記画像品質を優先するモードが選択された場合は、印刷すべき文書データを通常印刷で用いられる第1の解像度でラスタライズし、そのラスタライズしたデータに対 40してある大きさ毎に可変長可逆圧縮処理を施し、

前記処理速度を優先するモードが選択された場合は、前 記印刷すべき文書データを前記第1の解像度よりも小さ い第2の解像度でラスタライズすることを特徴とするデ ータ処理方法。

【請求項5】 請求項1乃至4のいずれか一項に記載の データ処理方法において、

前記ラスタライズされたデータに対する可変長可逆圧縮 処理を、

主走査方向にtドットで構成されるブロックと、主走査 50 IG方式もある。

方向あるいは副走査方向にuブロックで構成されるユニットの2つの基本単位を用い、印刷すべきデータを1ペ

ージ分ずつラスタライズするために必要なページバッファを前記ユニット単位に分割するステップと、 その分割した各ユニットのデータが全白であるかどうか

その分割した各ユニットのデータが全白であるかどうかをチェックし、その結果をmビットのホワイトマップテーブルに保存するステップと、

前記ユニットのデータが全白でない場合に、前記ホワイトマップテーブルで指定されるアドレス領域にuブロック分のnビットの圧縮データテーブルを用意し、u個分のブロック毎のデータの圧縮処理結果を格納するステップと、

前記ブロック毎の圧縮処理が不可能な場合に、前記圧縮 データテーブルで指定されるアドレス領域に t ビットの 非圧縮データテーブルを用意し、該ブロックのデータを そのまま格納するステップと、

によって行なうことを特徴とするデータ処理方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】この発明は、白黒およびカラーのレーザプリンタ, LEDプリンタ等のページプリンタ (デジタル複写機のプリンタ部も含む)において、そのページメモリのメモリ容量を削減し、且つ高画質化を図るためのデータ処理方法に関する。

[0002]

【従来の技術】近年、レーザプリンタ等のページプリンタの解像度は益々高くなり、最近では600DPIが主流になっている。今後は800DPIや1200DPIのプリンタが出現するであろうし、マルチ・リゾリューション・プリンタ、すなわちエミュレーションに応じてエンジンの解像度が変化するプリンタも増えてくるであろう。

【0003】しかし、ページプリンタ内の1ページ分の ビットマップデータを展開するフレームバッファのメモ リ容量は、A4,600DPIで約4MB、A3,60 0DPIでは約8MBになる。このようなフレームバッファのメモリ容量の増加は、製品価格に大きな影響を与 える。一方、ページプリンタの価格は逆に低価格へと推 移しているため、高解像度化に伴う価格上昇をなんらか の手段で抑えなければならない。

【0004】そのための2値画像データの可逆圧縮技術には、ファクシミリ等で用いられるMH(ハフマン符号化方式:一次元圧縮法によるG3ファクシミリの標準符号化方式),MR(二次元圧縮法によるG3ファクシミリではオプションの符号化方式),MMR(MR符号化方式の変形で、G4ファクシミリの標準符号化方式) や、コンピュータで扱うテキストファイルやバイナリファイルに用いられる、例えばLZ方式の圧縮等がある。また、最近では国際標準である算術符号化を用いたJBIG方式もある。

20

[0005]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、これら の2値画像データ圧縮技術は、画像あるいはファイルの 先頭から順番に逐次符号化処理を行なうので、所望の任 意ブロックだけをリアルタイムに復元することはできな

【0006】ページプリンタでは、印刷すべき文書情報 がコンピュータのCRT上で実際に作成された順番にく るため、ある大きさのブロック単位で圧縮処理を施さな ければならない。従って、上記圧縮技術をそのまま使用 10 することはできない。また、2値画像データの固定長可 逆圧縮技術は世の中に存在しない。従って、対象とする 画像データによっては、所望の容量に圧縮できない場合 がある。

【0007】この発明は上述のような現状に鑑みてなさ れたものであり、ページプリンタにおけるフレームバッ ファのメモリ容量を圧縮技術を用いて削減し、低価格な 高解像度ページプリンタを提供できるようにすることを 第1の目的とする。また、高解像度での圧縮データがメ モリ容量を越えるような場合でも、印刷不能になるよう なことなく、若干画質を落しても印刷可能にすることも 目的とする。

[0008]

【課題を解決するための手段】この発明は上記の目的を 達成するため、ページプリンタにおいて、次のような各 種のデータ処理方法を提供するものである。印刷すべき 文書データを通常印刷で用いられる解像度にラスタライ ズし、そのラスタライズしたデータに対してある大きさ 毎に可変長可逆圧縮処理を施し、その結果としての圧縮 コードを圧縮メモリに蓄える。そして、上記圧縮コード 30 が所定の大きさを越えた場合には、印刷すべき文書デー タを上記解像度でラスタライズし直し、そのラスタライ ズし直したデータに対してある大きさ毎に可変長非可逆 圧縮処理を施し、その結果としての圧縮コードを圧縮メ モリに蓄える。

【0009】また、印刷すべき文書データを第1の解像 度でラスタライズし、そのラスタライズしたデータに対 してある大きさ毎に可変長可逆圧縮処理を施し、その結 果としての圧縮コードを圧縮メモリに蓄える。さらに、 そのラスタライズを開始してから上記圧縮コードが所定 40 の大きさを越えるまでの処理時間を計測する。

【0010】そして、上記圧縮コードが上記所定の大き さを越えたとき、計測した処理時間が所定値より小さか った場合は、上記第1の解像度より小さい第2の解像度 でラスタライズし直し、上記計測した処理時間が所定値 より大きかった場合は、上記第1の解像度でラスタライ ズされたデータを第2の解像度に変換し、その後第2の 解像度でラスタライズを継続するようにしてもよい。

【0011】さらに、印刷すべき文書データを、そのペ

4

より小さい場合は第1の解像度でラスタライズし、その ラスタライズしたデータに対してある大きさ毎に可変長 可逆圧縮処理を施す。一方、上記印字範囲を示すデータ が所定の値より大きい場合は、上記第1の解像度より小 さい第2の解像度でラスタライズするようにしてもよ

【0012】あるいは、画像品質を優先するモードと処 理速度を優先するモードとが選択可能なページプリンタ において、画像品質を優先するモードが選択された場合 は、印刷すべき文書データを通常印刷で用いられる第1 の解像度でラスタライズし、そのラスタライズしたデー 夕に対してある大きさ毎に可変長可逆圧縮処理を施し、 処理速度を優先するモードが選択された場合は、上記印 刷すべき文書データを上記第1の解像度よりも小さい第 2の解像度でラスタライズするようにすることもでき

【0013】そして、これらの画像データ処理方法にお ける上記ラスタライズされたデータに対する可変長可逆 圧縮処理を、次の各ステツプによって行なうことができ 3.

(1) 主走査方向に t ドットで構成されるブロックと、 主走査方向あるいは副走査方向にuブロックで構成され るユニットの2つの基本単位を用い、印刷すべきデータ を1ページ分ずつラスタライズするために必要なページ バッファを前記ユニット単位に分割するステップ、

【0014】(2)その分割した各ユニットのデータが 全白であるかどうかをチェックし、その結果をmビット のホワイトマップテーブルに保存するステップ、(3) 上記ユニットのデータが全白でない場合に、上記ホワイ トマップテーブルで指定されるアドレス領域にuブロッ ク分のnビットの圧縮データテーブルを用意し、u個分 のブロック毎のデータの圧縮処理結果を格納するステッ プ、(4)上記ブロック毎の圧縮処理が不可能な場合 に、上記圧縮データテーブルで指定されるアドレス領域 に
も
ビットの
非圧縮
データテーブルを
用意し、
そのブロ ックのデータをそのまま格納するステップ、

[0015]

【発明の実施の形態】以下、この発明の実施の形態を図 面に基づいて具体的に説明する。 図2はこの発明による データ処理方法を実施したページプリンタを用いた画像 形成システムの構成例を示す図であり、100はパーソ ナルコンピュータ、200がページプリンタである。通 常、ユーザはパーソナルコンピュータ100のCRT画 面とキーボードとDTP(デスクトップ・パブリッシン グ)アプリケーションを使って文書を作成し、プリンタ ドライバ101を通してページプリンタ200に転送し て印刷を行なう。

【0016】プリンタドライバ101は、通常印刷すべ き文書内容をページプリンタ200がサポートするプリ ージ言語中に含まれる印字範囲を示すデータが所定の値 50 ンタ言語、例えばヒューレット・パッカード (HP) 社

のPCLやAdobe社のポストスクリプト言語等にコ ンバートする。前者に接続されたプリンタを一般にPC しエミュレーション・プリンタ、後者に接続されたプリ ンタをポストスクリプト・プリンタと呼ぶ。また、パー ソナルコンピュータ100側で全てラスタライズされた ビットイメージを印刷するだけのダムプリンタと呼ばれ るプリンタもある。

【0017】ページプリンタ200としては、レーザプ リンタやインクジェットプリンタ、あるいはサーマルプ リンタ等があるが、高速印刷という点でレーザプリンタ が勝る。最近はカラーのレーザプリンタも市場に出始め ており、それを使用することも可能である。また、解像 度は年々高まる一方で、現在は600DPIが標準とな っている。以下の実施例では、ページプリンタ200を 600DPIの白黒ポストスクリプト・レーザプリンタ (以下単に「ページプリンタ」と称する)として説明す るが、この発明はそれに限定されるものではない。

【0018】図3はそのページプリンタの外観図であ り、図4はその内部機構の概略を示す縦断面図である。 このページプリンタ200は、給紙トレイ2を着脱可能 20 に備え、上部に第1排紙スタッカ3を設け、後部に第2 排紙スタッカ4を設けている。2個の排紙スタッカ3, 4への排紙は切換爪5によって切換え可能である。通常 は、排紙スタッカとして第1排紙スタッカ3が選択され るが、封筒や葉書などのカールし易い紙を使用する場合 など、特別な場合に第2排紙スタッカ4が選択される。 【0019】さらに、内部にはプリンタエンジンの作像 部を構成する感光体ドラム10,帯電部11,光書込部 12, 現像部13, 転写部14, 定着部15と、給紙口 ーラ16及びレジストローラ対17等による給紙部と、 搬送ローラとペーパガイド板等からなる排紙用搬送部1 8と、このページプリンタ全体を制御するプリンタコン トローラを構成するコントローラ基板19及びプリンタ エンジンのシーケンスコントローラを構成するエンジン ドライバ基板20等が設けられている。

【0020】そして、プリンタエンジンのシーケンスコ ントローラによりプリントシーケンスが開始されると、 給紙ローラ16によって給紙トレイ2から給紙を始め、 その用紙の先端をレジストローラ対17に突き当てた状 態で一時停止させる。一方、感光体ドラム10は図4の 40 矢印A方向へ回転し、帯電部11で帯電された表面に、 光書込部12によってプリンタコントローラからの画像 データに応じて変調されたレーザビームを、ドラム軸方 向に主走査しながら照射して露光し、感光体ドラム10 の表面に静電潜像を形成する。

【0021】それを現像部13でトナーによって現像 し、レジストローラ対17によって所定のタイミングで 給送される用紙に転写部14において転写し、定着部1 5で加熱定着したプリント紙を第2排紙スタッカ4へ送 タッカ3へ搬送する。

【0022】図5はコントローラ基板19の内部ブロッ ク図である。このコントローラ基板19は、CPU20 1, NVRAM203, プログラムROM204, フォ ントROM205, RAM206, 及び4個のインタフ ェース(以下「I/F」と略称する)207,209, 211,213と、これらを接続するバスライン215 によって構成されている。

6

【0023】CPU201は、プログラムROM204 に格納されたプログラム、操作パネル210からのモー ド指示、ホスト装置であるパーソナルコンピュータ(パ ソコン) 100からのコマンド等によって、このコント ローラ全体を制御する。また、挿着されたICカード2 02から、フォントデータやプログラム等を取り込むこ ともできる。NVRAM203は、操作パネル210か らのモード指示の内容などを記憶しておく不揮発性メモ りである。

【0024】プログラムROM204は、このコントロ ーラの制御プログラムを格納している読出し専用メモリ である。フォントROM205は、文字フォントのパタ ーンデータなどを記憶する。RAM206は、CPU2 01のワークメモリ,入力データのインプットバッフ ァ,プリントデータのページメモリ(フレームバッフ ァ), ダウンロードフォント用のメモリ等に使用するラ ンダムアクセス・メモリである。

【0025】エンジン I / F 207は、実際に印刷を行 なうプリンタエンジン208と接続されて、コマンド及 びステータスや印字データの通信を行なうインタフェー スである。パネル I / F 209は、操作パネル210と 接続されて、コマンド及びステータスの通信を行なうイ ンタフェースであり、操作パネル210は、使用者に現 在のプリンタの状態を表示して知らせたり、使用者がモ ード指示を行なったりするパネル装置である。

【0026】ホストI/F211は、ホスト装置である パーソナルコンピュータ100と通信を行なうインタフ ェースであり、通常はセントロニクス I / FやRS 23 2Cを使用する。ディスクI/F213は、ディスク装 置214と通信を行なうためのディスクインタフェース である。ディスク装置214は、フォントデータやプロ グラム、あるいは印字データなどの種々のデータを記憶 しておくための外部記憶装置であり、フロッピディスク 装置やハードディスク装置などである。

【0027】次に、このページプリンタ200によるペ ージ印刷の動作について説明する。図1は、図5に示し たコントローラ基板19及び600DPIのプリンタエ ンジン208による、ページ印刷の処理に係わる部分の 第1の実施形態の機能構成を示すブロック図である。そ のPSインタープリタ21と圧縮部22及び伸長部25 は、図5のCPU201及び後述するASIC(特定用 出するか、排紙用搬送部18を通して上部の第1排紙ス 50 途向け集積回路)による機能、圧縮メモリ23と非圧縮

メモリ24はRAM206のメモリ領域、ビデオ出力部 27はエンジン I / F 207の機能をそれぞれ示してい る。

【0028】図6は、この発明によるデータ処理方法の 第1の実施形態により1ページ分の印刷を行なう際の動 作フロー図である。そこで、この図6のフローに沿っ て、図1を参照しながらページ印刷の動作を説明する。 図2に示したパーソナルコンピュータ100内のプリン タドライバ101が、印刷すべき文書データをページ毎 にポストスクリプト(以下、PSと記す)ファイルに変 10 換してページプリンタ200へ送る。

【0029】ページプリンタ200がそのPSファイル を受信すると、図1に示したPSインタープリタ21 が、それをプリンタエンジン208での通常印刷で用い られる解像度である600DPIで、ある大きさのブロ ック単位でラスタライズし、そのラスタライズしたデー タに対して、圧縮部22がそのブロック単位で可変長可 逆圧縮処理を試みる。このブロック単位については追っ て詳述する。

【0030】そして圧縮できれば、その結果の圧縮コー ドを圧縮メモリ23ヘストアする。この圧縮メモリ23 は、300DPIで1ページ分に相当する容量を持つペ ージメモリで、図5に示したRAM206のメモリ領域 を使用する。圧縮できなかったら、ラスタライズされた 600DPIのデータを非圧縮メモリ24へストアす る。実際には、この非圧縮メモリ24は圧縮メモリ23 を兼用することができるので、RAM206のメモリ容 量を増加させる必要はない。

【0031】1ページ分の処理が終了したら、圧縮メモ リ23へストアした圧縮画像をページの左上から順番に 30 伸長部25で伸長し、600DPIの画像データに復元 して、ビデオバッファを兼ねたビデオ出力部27へ送 り、そこからシリアルなビデオ出力をプリンタエンジン 208へ送出して印刷させる。非圧縮メモリ24にスト アした600DPIの非圧縮画像データは、そのままビ デオ出力部27へ送り、そのビデオ出力をプリンタエン ジン208へ送る。

【0032】しかし、1ページ分の処理を終了する前 に、圧縮メモリ23ヘストアする圧縮コード(圧縮メモ リ+非圧縮メモリ)のデータ量が所定の大きさ、すなわ 40 ち所定のメモリ容量を越えた場合は、「容量OK?」の 判断でNOになる。その場合には、印刷すべき文書デー タのPSファイルを、PSインタープリタ21が上述と 同じ600DPIの解像度でブロック単位でラスタライ ズし直し、そのラスタライズし直したデータに対して、 ブロック単位で可変長非可逆圧縮処理を施して、その圧 縮コードを圧縮メモリ23にストアする。

【0033】そして、1ページ分の処理を終了すると、 圧縮メモリ23へストアした圧縮画像をページの左上か

タライズした画像データに近似した画像データを再現し てビデオ出力部27へ送り、そのビデオ出力を600D PIのプリンタエンジン208へ送出して印刷させる。 なお、ここでいう「非可逆圧縮処理」とは、圧縮したデ ータを完全に復元することはできないが、ラスタライズ された元の画像データに近似した画像データを再現する ことは可能な圧縮処理であり、DCT(Discrete Cosine Transform) やBTC (Block Truncation Coding) な どがある。

【0034】次に、上述したブロック単位の圧縮処理の 詳細について図7乃至図14を参照して説明する。PS ファイルをラスタライズするデータのブロック単位を、 図7に示すようにtドット(dot) のブロックワードBW とする。そして、図7の(a)又は(b)に示すよう に、このtドット(dot) のブロックワードBWが主走査 方向(a)あるいは副走査方向(b)にu個分連続して 1ユニット(unit)を構成している。すなわち、1ユニッ ト(unit) = u *BWである。

【0035】そして、図5に示したCPU201は、図 1のPSインタープリタ21としての機能によってPS ファイルをラスタライズ (描画) した際、その1ユニッ トのデータが全て白ドットか否かを調べ、全て白の場合 には圧縮部22を使用せずに直接圧縮メモリ23のホワ イトマップテーブルWMTをNULL (2xffffffff) に する。黒ドットが1つでもあると、そのユニットを構成 する各ブロックワードBW毎に、圧縮部22に圧縮処理 を行なわせる。

【0036】図8はそのブロックワードBW及びユニッ トの具体例を示し、PSファイルをラスタライズしたデ ータに対して、64ドット(dot) の白ドット及び/又は 黒ドットからなるブロックワードBWの8(line)分を1 ユニットとする。すなわち、1ユニット (unit) = 8* BW=8*64(dot)とする。

【0037】さらに、各ユニットに対して図9に示すよ うに、32bit のホワイトマップテーブル (White Ma p Table: WMT) を用意する。そして、1ユニットの データが全て白ドットなら、WMTをNULL (0xffff ffff)とし、もし、黒ドットが1つ以上存在するなら、 図10に示す32bitの圧縮データテーブル (Compress ion Data Table: CDT) の実アドレス (CDTアド レス)を格納する。

【0038】なお、CDTアドレスが示すレコードの長 さは、図11に示すように8*CDT=8*32ビット (bit) = 32N1/(byte) Eta. CDTは1つの ブロックワードBWに対応し、後述の圧縮方式を試み て、もし圧縮可能であったら、図10に示す圧縮データ テーブルCDTのbit29~bit0に、その圧縮コードを 格納する。また、もし圧縮不可能であったら、bit31 =1とし、bit30~bit0に非圧縮時のデータ格納メモ ら順番に伸長部25で伸長し、600DPIの元のラス 50 リアドレス (Uucompression Data TableAddress: UD

み説明する。

Tアドレス)を格納する(図12)。

【0039】今回使用した圧縮方式は、次に示す2ステップからなる。まず始めに、対象となるブロックワードBWが全部白ドットか、全部黒ドットかを調べる。もし、そうであったらCDTアドレスをそれぞれ、0x00000000 又は 0x7ffffffffとする。もし、そうでない場合には、先頭ドットが白ドットか黒ドットか(図9に示したCDTの bit30にて"0"か"1"で指定)に応じて、白ドットあるいは黒ドットのランレングスを図13に示すハフマン・コードで記述する。

【0040】例えば、図14の(a)に示す64ドットのブロックワードBWは、同図(b)に示す圧縮コードに変換される。なお、最後の白ドット(ランレングス=10)は、圧縮コードに含まれないが、最後の黒ドット(ランレングス=19)の後ろが全て白ドットである事で復元が可能である。また、CDTの余った領域には、1を書き込むようにする。

【0041】したがって、ラスタライズされたデータに対するこの可変長可逆圧縮処理を、図7に示したもドットのブロックワードBWが主走査方向又は副走査方向に 20 u個並んだユニットを基本単位として行なう場合の処理は、次の各ステツプによる。印刷すべきデータを1ページ分ずつラスタライズするために必要なページバッファを前記ユニット単位に分割するステップ。その分割した各ユニットのデータが全白であるかどうかをチェックし、その結果をmビット(図9では32ビット)のホワイトマップテーブルに保存するステップ。

【0042】各ユニット毎にそのデータが全白でない場合に、ホワイトマップテーブルで指定されるアドレス領域にuブロック分のnビット(図10では32ビット)の圧縮データテーブル(CDT)を用意し、u個分のブロック毎のデータの圧縮処理結果を格納するステップ。各ブロック毎の圧縮処理が不可能な場合に、圧縮データテーブル(CDT)で指定されるアドレス領域にtビットの非圧縮データテーブル(UDT)を用意し、圧縮処理が不可能なブロックのデータをそのまま格納するステップ。

【0043】次に、この発明によるデータ処理方法の他の実施形態について説明する。図15は、前述のページプリンタ200の図5に示したコントローラ基板19及 40び600DPIのプリンタエンジン208による、ページ印刷の処理に係わる部分の以下に説明する各実施形態に共通の機能構成を示すブロック図である。この図5において前述した図1の構成と異なるのは、図1におけるビデオ出力部27に代えて、そのビデオ出力部の機能も兼ねた2値多値変換処理部26を設けた点のみである。【0044】図16は、この発明によるデータ処理方法の第2の実施形態により1ページ分の印刷を行なう際の動作フロー図である。そこで、この図16のフローに沿

るが、前述の第1の実施形態と相違する部分についての

【0045】この図16に示す動作フローにおいて、図6の動作フローと異なるのは、図示は省略しているが、PSインタープリタ21がPSファイルのラスタライズを開始した時、その処理時間を計測するタイマをスタートさせる点と、1ページ分の処理を終了する前に、圧縮メモリ23ヘストアする圧縮コード(圧縮メモリ+非圧縮メモリ)のデータ量が所定のメモリ容量を越えた場合(「容量OK?」の判断でNOになった場合)の処理で
**2

1.0

【0046】その場合には、それまでに計測した処理時間が所定値より小さいか大きいかを判断する。そして小さかった場合は、図16のPSインタープリタ21によって、解像度を600DPI(第1の解像度)からそれより小さい300DPI(第2の解像度)に変更して、PSファイルを圧縮メモリ23へラスタライズする。計測した処理時間が所定値より大きかった場合は、先に600DPIの解像度でラスタライズされたデータを300DPI(第2の解像度)に変換するため、間引き処理を行なう。

【0047】その間引き処理は、例えば図19の(a)に示すような600DPIのデータの4×4ドット分を4分割して、2×2ドットずつの4つの部分とし、その各部分内の黒画素(斜線を施して示す)の数が、0~2のときはその部分全体を白画素とし、3~4のときはその部分全体を黒画素とするように変換すれば、(b)に示すように300DPIの2×2ドット分のデータに変換できる。

【0048】その後は、300DPIの解像度でPSファイルの残りのラスタライズを継続し、1ページ分の処理を終了したら、圧縮メモリ23に格納されている300DPIののラスタライズされた画像(ビットマップデータ)を左上から順番に、伸長部25を通さずに直接読み出して2値多値変換処理部26へ送る。そこで600DPIへの解像度変換を含む2値多値変換処理を行なって、そのビデオ出力を600DPIのプリンタエンジン208へ送出して印刷させる。その解像度変換を含む2値多値変換処理については、追って詳述する。

【0049】なお、この例において、圧縮メモリ23に 1ページ分の圧縮コードを1ページ分格納できた場合に は、前述の第1の実施の場合と同様に、圧縮メモリ23 から圧縮コードを順次読み出し、伸長部25で伸長処理 を行なって復元した600DPIのデータを2値多値変 換処理部26へ送り込むが、その場合には解像度変換も 2値多値変換処も行なうことなく、図1におけるビデオ 出力部27と同様に機能して、ビデオ出力をプリンタエ ンジン208へ送出する。

動作フロー図である。そこで、この図16のフローに沿 【0050】図17は、この発明によるデータ処理方法って、図15を参照しながらページ印刷の動作を説明す 50 の第3の実施形態により1ページ分の印刷を行なう際の

動作フロー図である。そこで、この図17のフローに沿って、図15を参照しながらページ印刷の動作を説明するが、前述の第1の実施形態と相違する部分についてのみ説明する。

【0051】この図17に示す動作フローにおいて、図6の動作フローと異なるのは、印刷すべき文書データPSファイルを受信した後、そのページ言語中に含まれる印字範囲を示すデータにより、印字範囲が所定サイズ(所定の値)より小さいか大きいかを判断する点と、その判断結果が「大きい」の場合、および小さい場合(図106の場合と同様に、600DPIの解像度でラスタライズし、ブロック単位で可変長可逆圧縮処理を施し、その結果の圧縮コードを圧縮メモリ23に格納する)でも、1ページ分の処理が終了しないうちに圧縮コードのデータ量が圧縮メモリ23の容量を越えて、「容量OK?」の判断でNOになった場合の処理である。

【0052】これらの場合には、図17の動作フローに示すように、PSインタープリタ21が第1の解像度である600DPIより小さい300DPIの第2の解像度でPSファイルを圧縮メモリ23にラスタライズする。そして、1ページ分の処理を終了すると、図16の場合と同様に、圧縮メモリ23に格納されている300DPIののラスタライズされた画像(ビットマップデータ)を左上から順番に、伸長部25を通さずに直接読み出して2値多値変換処理部26へ送る。そこで600DPIへの解像度変換を含む2値多値変換処理を行なって、そのビデオ出力を600DPIのプリンタエンジン208へ送出して印刷させる。

【0053】PSファイル中のページ言語に含まれる印字範囲を示すデータとは、例えば図20に示すように記 30 述されており、これは図21に実線で示す用紙サイズに対して、印字範囲が破線で示す枠内であることを座標値で示している。

【0054】図18は、この発明によるデータ処理方法の第4の実施形態により1ページ分の印刷を行なう際の動作フロー図である。そこで、この図18のフローに沿って、図15を参照しながらページ印刷の動作を説明するが、前述の第3の実施形態と相違する部分についてのみ説明する。

【0055】この例を適用するページプリンタは、画像 40 品質を優先するモードと処理速度を優先するモードとが選択可能なページプリンタである。そして、図18に示す動作フローにおいて、図17の動作フローと異なるのは、印刷すべき文書データPSファイルを受信した後、選択されている優先モードが「画像品質優先」か「処理速度優先」かを判断し、画像品質優先モードの場合には、600DPIの第1の解像度でラスタライズして可変長可逆圧縮処理を施すが、処理速度優先モードの場合には、上述の図17に示した例の場合と同様に300DPIの第2の解像度で直接圧縮メモリ23にラスタライ 50

ズする点だけである。

【0056】次に、図1及び図15に示した圧縮部22のハードウエア構成例を図22によって説明する。この圧縮部22は、リードブロック221、1ブロックワードBWのデータを格納できる容量である64bitのバッファ222、モディファイブロック223、及び圧縮ブロック224とからなる。

12

【0057】そして、図5に示したCPU201によるPSインタープリタの機能によって、ブロックワードBW単位で解像度600DPIでラスタライズされるデータを可変長可逆圧縮して、図5のRAM206を使用するページメモリである圧縮メモリ(WMT,CDT,UDTの各エリアを有する)23に、その圧縮コードをストアする

【0058】リードブロック221は、CPU201によって算出された描画すべきユニット番号とそのブロックワードBWの位置の情報から、それに対応したホワイトマップテーブルWMT、圧縮データテーブルCDT、及び非圧縮データテーブルUDTの圧縮データを圧縮メモリ23からリードし、圧縮前のブロックワードBWを64bitのバッファ222に再現するためのブロックである

【0059】また、モディファイブロック223は、C PU201によって指定された新たに描画すべきブロックワードBWのデータ(Write Data)を、バッファ2 22にリード・モディファイ・ライト(読み出し・修正・書き込み)するためのブロックである。

【0060】そして、圧縮ブロック224は、リード・モディファイ・ライト処理されたバッファ222のデータを再圧縮するブロックで、その結果を圧縮メモリ23の先に読み出したユニット番号のBW位置に書き込む。すなわち、圧縮メモリ23に先に描画(ラスタライズ)されている圧縮データを、ブロックワード毎に新たに描画する画像の圧縮データに順次書き替えていく。

【0061】図23は、図5に示したCPU201による画像データの描画に係わる処理ルーチンのフローチャートである。CPU201は、まず以前の描画動作が終了し、現在図22に示したハードウエアが動作可能であるかをチェックし、もし動作可能であれば、描画すべきデータのユニット番号とブロックワードBWの位置を算出し、それをリードブロック221と圧縮ブロック224にセットする。

【0062】そして、モディファイブロック223に、そのブロックワードBWに新たに描画するデータ(Write Data)をセットすると、リードブロック221、モディファイブロック223、圧縮ブロック224の順にハードウエアが動作し、ページメモリである圧縮メモリ23への1ワードブロックBWの圧縮描画を実行し、1ページ分の描画終了まで上記の処理を繰り返す。

【0063】もし、CPUが図22に示したハードウエ

アの動作終了までアイドル状態である場合が多いシステムであれば、ユニット番号、BWの位置、および新たに描画すべきBWのデータを一時的に格納するために、CPUと圧縮部22の各ブロックとの間に、図22に仮想線で示すようにFIFO(先入れ先出し)メモリ225~227を設けるとよい。そして、その各FIFOメモリ225~227の残り容量がある大きさになったら、割り込みでCPUに知らせるように設計すれば、CPUは圧縮部22のハードウエアの状態を気にせずに、描画動作を実行することが可能になる。

【0064】次に、図15に示した2値多値変換処理部26による2値多値変換処理+解像度変換の処理について、図24~図33によって説明をする。図24は、図15に示した2値多値変換処理部26の機能構成を示すブロック図である。ページプリンタ200の図5に示したRAM206内における2値のページバッファ(図15における圧縮メモリ23に相当するページメモリ)とプリンタエンジン208との間(エンジンI/F207等)に2値多値変換処理部26を設け、そこで2値多値変換処理及び解像度変換の処理を行なう。

【0065】この2値多値変換処理部26では、RAM 206のページバッファからの2値画像データに対して、その像域分離処理103,アウトライン補正処理104,及び疑似多値化処理・多値グレースケール処理105を並行して行ない、像域分離処理103によってグラフィック又は写真画像と認識された領域に対しては、疑似多値化処理・多値グレースケール処理105の処理結果を、それ以外の領域に対してはアウトライン補正処理104の処理結果を、それぞれ解像度変換を施した後に選択107し、プリンタエンジン208に対して出力30する。

【0066】そこで、まず上記の像域分離処理103について説明する。この像域分離処理については、以下に示す制約を設ける。低線数のグラフィック,写真画像と文字,図形等で使用される網掛けパターンについては、その像域分離が事実上不可能であるため、高線数(約100線以上)のハーフトーン画像のみ認識する。ただし、この線数についての下限は変更することも可能である。

【0067】像域分離処理103の機能構成を図25に 40示し、以下その各機能を順番に説明する。

[ハイライト・シャドウ部検出処理110と線数判定処理111]中解像度のレーザプリンタの出力画像と云う限定された条件下では、文字及び線画像周辺には1ドットの孤立ドットは存在しない。また、低線数のグラフィック、写真画像領域に関しては、1ドットの孤立ドットはある領域内にはある限られた個数しか存在しない。そこで、ハイライト・シャドウ部検出処理110によって、孤立ドットを検出してグラフィック及び写真画像領域内のハイライト・シャドウ部を検出する。

14

【0068】そして、線数判定処理111により、その存在個数を計数することによって、高線数のグラフィック及び写真画像領域のみを抽出する。孤立ドットの検出には、例えば、図26の(a),(b)に示す様な3×3画素のマッチングパターンによるマッチング処理を用いる。また、線数判定処理は、例えば、9×9画素内の孤立ドット個数Sxと閾値Tkにより、Sx≧Tkの条件が成立する画素を検出することによって行なう。そして、その検出された画素に所定の膨張処理を施し、最終10 結果Aとする。

【0069】なお、Tkは初期値が5で、数1の条件により変化する。このTkを変更することによって、線数判定の条件を変化させることが可能になる。例えば、原稿(用途)によって、この線数の判定条件を外部から指定できるようにすることも可能である。

[0070]

【数1】

20

if(Sx<Tk) then Tk+=2; if(Sx=Tk) then Tk+=1; if(Sx>Tk+1) then Tk=Tk; if(Sx>Tk+1) then Tk-=1; if(Sx>Tk+2) then Tk-=2;

【0071】〔中間濃度部検出処理112〕中間濃度部の写真画像には、ある大きさの白画素あるいは黒画素の塊が存在する。そして、線数が増える程その大きさが小さくなる。逆にいうと、ある大きさ以上の画素の塊を検出してそれを膨張させることによって、文字、線画、低線数のグラフィック、写真画像を検出することができる。図27に白画素及び黒画素の塊の例を示す。中間濃度部検出処理112は、このようなある大きさ以上の画素の塊を検出して、それを所定の大きさに膨張させる処理を行なって、最終結果Bとする。

【0072】〔領域検出処理113〕原画像に対し、領域検出処理113で所定の大きさの膨張処理を行なうことにより、文書内の文字、線画、写真、グラフィック画像の領域検出処理を行なう。この情報Cを基に、総合判定処理114を行なう。

【0073】〔総合判定処理114〕図25における線数判定処理111,中間濃度部検出処理112,及び領域検出処理113の出力結果A,B,Cに対して、Cが真"1"である画素の周辺領域に(A=1)&(B=0)が成立する画素が存在した場合に、その画素を高線数のグラフィック・写真画像とし、その画素を所定の大きさに膨張する。

【0074】以上が、像域分離処理103の処理内容であるが、この処理はディザ処理やハーフトーン・スクリーン処理で2値化された画像よりも、誤差拡散処理のような線数を持たない画像の方が認識率が高いことが実験で確かめられている。従って、図15における圧縮部22で圧縮できずに、PSインタープリタ21がPSファ イルを300DPIで展開(ラスタライズ)し直す時

に、イメージデータに関して誤差拡散処理で2値化する ように処理する。また、誤差拡散処理はオリジナル画像 の濃度値を精度よく保存するので、後述する疑似多値化 処理にも適している。

【0075】次に、図24における疑似多値化処理・多値グレースケール処理105について説明する。例えば、図28に示すようなラプラシアン・フィルタによるエッジ強度に応じて、図29に示すようなアベレーシング・フィルタサイズを変化させ、2×2等の多値ディザ処理を施す。圧縮できずに300DPI展開された画像 10は、図30に示すような2×2の単純拡大法を適用して拡大した後に多値ディザ処理を施すことにより、画質劣化の少ない600DPI画像に復元することが可能になる。すなわち、文字線画以外の領域に対しては、平滑化フィルタによる疑似多値化処理で多値データに変換した後、第1の解像度(600DPI)に変換することになる。

【0076】最後に、図24におけるアウトライン補正 処理104による解像度変換と、多値スムージング処理 について説明する。300DPI展開された文字や線画 20像を600DPI画像に解像度変換する方法としては、既に実用化されているMOST技術などがある。ここでは、一例としてそのMOST技術による説明を図31~図33を参照して行なう。

【0077】まず、変換すべき着目画素すなわち図31の(a)に示す中心画素を、その隣接画素を参照して、同図の(b)に示すように12×12ドットの画素にスムージング拡大する。そして、その拡大率に応じて、等倍なら図32の(a)に示すように、その12×12ドット(そのうちの黒ドット数は42)に対して12×1302の平滑化処理を施し、プリンタの多値レベルPに正規化する。すなわち、着目画素は次のようになる。

$42/(12\times12)\times P=7/24P$

【0078】また、もし2×2倍の時には、図32の(b)に示すように、12×12ドットに拡大された画素を4つの6×6の画素に区切り(各区切り内の黒ドット数は、左上:0,右上:0,左下:12,右下:30)、その各々に対して6×6の平滑化処理を施す。従って、着目画素は、

 $0/(6\times6)\times P=0$

 $0/(6\times6)\times P=0$

 $12/(6\times6)\times P = 1/3P$

 $30/(6\times6)\times P = 5/6P$

の2×2ドットの多値濃度に変換される。

【0079】以下同様に、 2×4 倍の時には図32の (c)に示すよう8つの 6×3 ドットの画素に、 3×3 倍の時には(d)に示すように9つの 4×4 ドットの画素に、 3×6 倍の時には(e)に示すように18個の 4×2 ドットの画素にそれぞれ区切り、その各々に対して、 6×3 , 4×4 , 4×2 の各平滑化処理を施す。 16

【0080】図33は多値スムージング処理を行なうための内部ブロック図である。これは、着目画素に隣接する画素を蓄えるための入力ライン・バッファ部301と、その画素を拡大率に応じてスムージング拡大するためのTPM部302と、その結果を拡大率に応じて分割及び平滑化処理するための演算部303とで構成される

【0081】この例では、上記処理の2×2倍のモードを使用することにより300DPIの文字や線画像を多値スムージング処理して、ジャギーを除去しながら600DPIに解像度変換する。すなわち、図24の像域分離処理103によって、文字線画領域と認識された領域に対しては、多値のスムージングを施して第1の解像度(600DPI)に変換する。

[0082]

【発明の効果】この発明によるページプリンタにおけるデータ処理方法を適用すれば、印刷すべき文書データをラスタライズしたデータを1ページ分格納するためのメモリの容量を大幅に削減でき、低価格で高解像度のページプリンタを提供することが可能になる。また、高解像度での圧縮データがメモリ容量を越えるような場合でも、印刷不能になるようなことなく、若干画質を落しても印刷可能にすることもできる。

【図面の簡単な説明】

【図1】図2乃至図4に示したページプリンタ200におけるPSファイルの文書データを印刷するための処理に係わる部分の第1の実施形態の機能構成を示すブロック図である。

【図2】この発明によるデータ処理方法を実施したページプリンタを用いた画像形成システムの構成例を示す図である。

【図3】図2におけるページプリンタの一例を示す外観図である。

【図4】同じくその内部機構の概略を示す縦断面図である。

【図5】図4におけるコントローラ基板19の内部プロック図である。

【図6】この発明によるデータ処理方法の第1の実施形態により1ページ分の印刷行なう際の動作フロー図である。

【図7】PSフアイルをラスタライズしたデータの1ユニット (unit) の構成を示す図である。

【図8】同じくそのブロックワードBWのドット数及び 1ユニットのライン数の具体例を示す図である。

【図9】各ユニットに対するホワイトマップテーブル (WMT)のサイズを示す図である。

【図10】図9のWMTに格納する圧縮データテーブル (CDT) の構成を示す図である。

【図11】図10に示したCDTの実アドレス (CDT 50 アドレス) のレコードの長さを示す図である。

【図12】非圧縮時のデータ格納メモリアドレス(UD Tアドレス)をBWに格納する場合の説明図である。

【図13】白ドットあるいは黒ドットのランレングスを 記述するハフマン・コードの説明図である。

【図14】圧縮コードの変換例を示す図である。

【図15】図2乃至図4に示したページプリンタ200 におけるPSファイルの文書データを印刷するための処理に係わる部分の第2乃至第4の実施形態に共通の機能構成を示すブロック図である。

【図16】この発明によるデータ処理方法の第2の実施 10 形態により1ページ分の印刷行なう際の動作フロー図である。

【図17】この発明によるデータ処理方法の第3の実施 形態により1ページ分の印刷行なう際の動作フロー図で ある。

【図18】この発明によるデータ処理方法の第3の実施 形態により1ページ分の印刷行なう際の動作フロー図で ある。

【図19】図16における600DPIから300DPIに解像度を変換するための間引き処理の例を示す説明 20図である。

【図20】図17における印刷範囲が所定サイズより大きいか小さいかを判断するためのPSファイル中のページ言語に含まれる印字範囲を示すデータの例を示す図である。

【図21】同じくその印字範囲を示すデータによる印字 範囲の説明図である。

【図22】図1及び図15に示した圧縮部22のハード ウエア構成例を示すブロック図である。

【図23】図5に示したCPU201による画像データ 30 の描画に係わる処理ルーチンのフロー図である。

【図24】図15に示した2値多値変換処理部26の機能ブロック図である。

【図25】図24における像域分離処理の機能ブロック

【図1】

図である。

【図26】図25における線数判定処理111で使用する3×3画素のマッチングパターンの例を示す図である

18

【図27】図25における中間濃度部検出処理112で 検出する白及び黒画素の塊の例を示す図である。

【図28】図24における疑似多値化処理・多値グレースケール処理105で使用するラプラシアン・フィルタの例を示す図である。

【図29】同じくアベレーシング・フィルタサイズの例 を示す図である。

【図30】同じく2×2の単純拡大法の説明図である。

【図31】図24におけるアウトライン補正処理104による解像度変換のためのスムージング拡大の例を示す説明図である。

【図32】同じくその拡大率に応じた平滑化処理の説明 に供する図である。

【図33】同じく多値スムージング処理を行なうための内部ブロック図である。

【符号の説明】

10: 感光体ドラム 11: 帯電部 12: 光書込部 13: 現像部

14:転写部 15:定着部

19: コントローラ基板

20:エンジンドライバ基板

21:ホストスクリプト(PS)インタープリタ

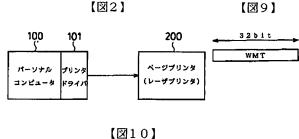
22: 圧縮部23: 圧縮メモリ24: 非圧縮メモリ25: 伸長部

26:2値多値変換処理部 27:ビデオ出力部

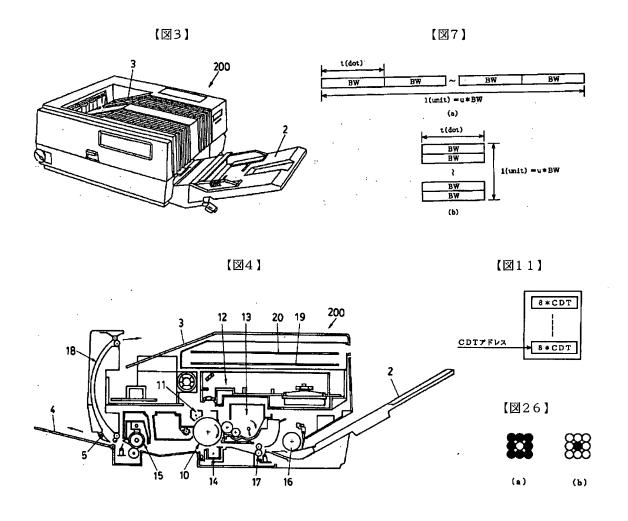
30 100:パーソナルコンピュータ

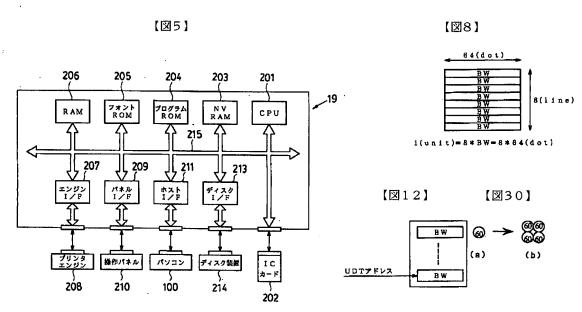
101:プリンタドライバ

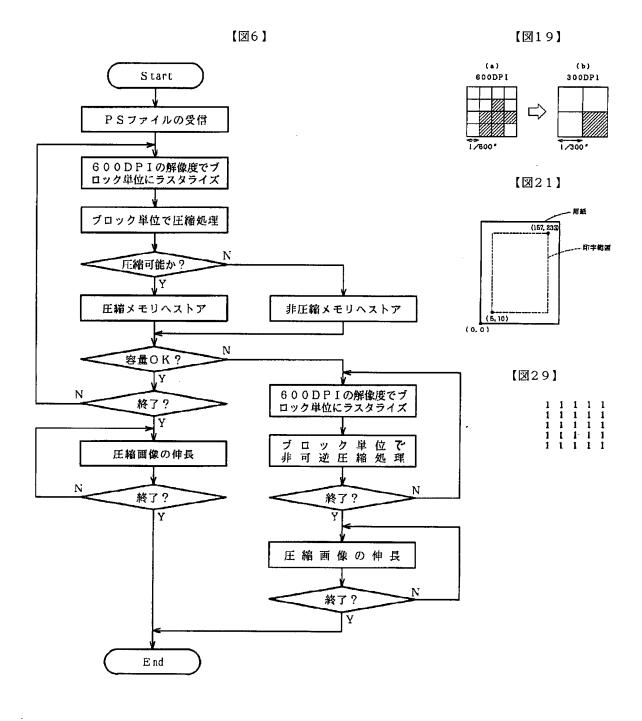
200:ページプリンタ 201:CPU 206:RAM 208:プリンタエンジン



bit No.	圧離可能時	圧縮不可能時		
8 1	0	1		
3.0	O(White dot start) 1 (Black dot start)	非圧縮時のデータ		
2.9	圧縮コードを格納する	格納メモリアドレス セ示す		

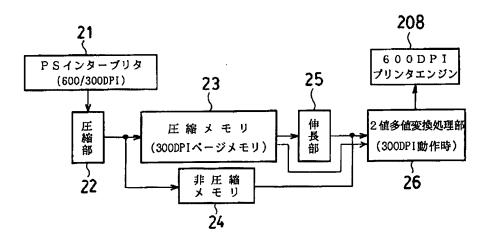






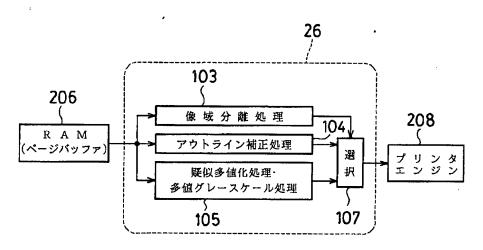
【図13】			【図14】	【図28】	【図28】		
value 1 2,3 4~7	#bits 1 3 5	code data '0' '10x' '110xx'	0 16 24 32 40 10 1 24 32 40 (a)	48 56 63 ************************************	0-1 0 -1 4 -1		
8~15 16~31 32~63 64~127	7 9 11 13	'1110xxx' '11110xxxx' '111110xxxx'	CMT=0011 1001 0111 0110111001 (b)	· ·	0-1 0		

【図15】

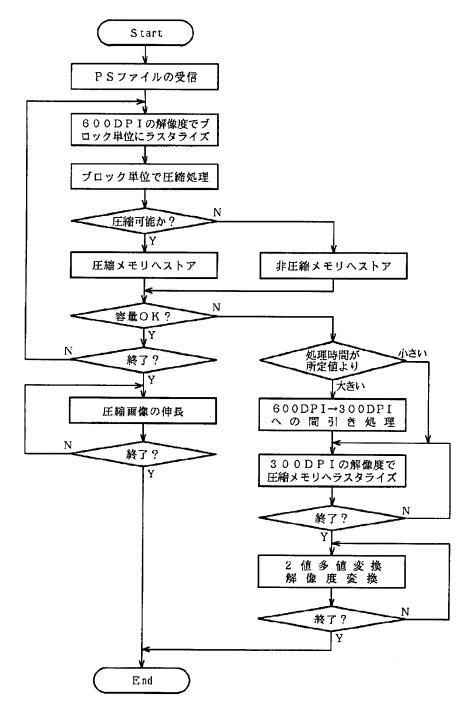


【図20】 【図22】 % ! PS-Adobe-3.0 221 22年 編 部 %% Bounding Box: 5 10 157 233 WAT, COT, UDT 圧縮メモリ ブロック (224 BWの位置 (WMTエリア) CDTエリア (UDTエリア) 压箱 ブロック 23 (RAM 206) コニット 香号 F-9 (White Data) 227

【図24】

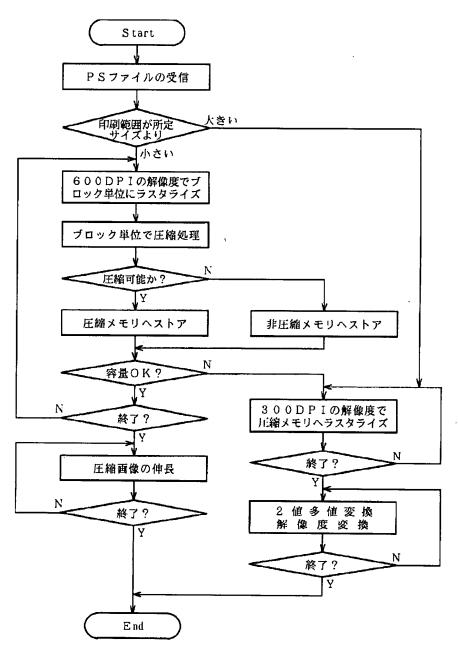


【図16】

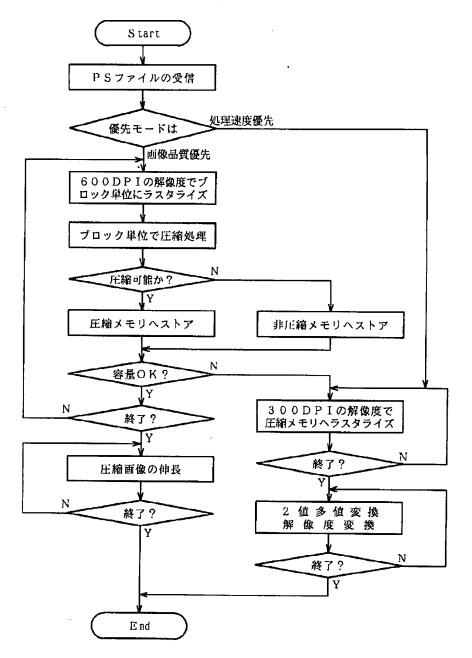


)

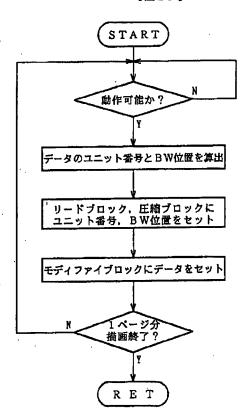
【図17】



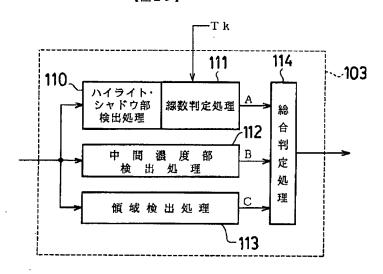
【図18】



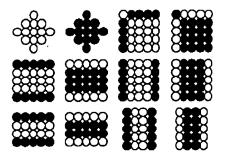
【図23】



【図25】



【図27】



【図32】

